# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-351747

(43) Date of publication of application: 06.12.2002

(51)Int.Cl.

G06F 12/16 G06F 3/06 G06F 12/00 G06F 12/14

(21)Application number : 2001-163202

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

30.05.2001

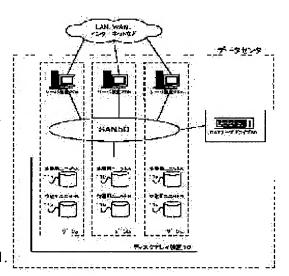
(72)Inventor: SUZUKI HIROYOSHI

**TAJI IWAO** 

## (54) BACKUP MANAGING METHOD FOR IN-STORAGE DATA OF STORAGE SYSTEM AND STORAGE SYSTEM EQUIPPED WITH MEANS FOR IMPLEMENTING THE SAME MANAGING **METHOD**

### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a backup managing method for in-storage data of a storage system which can assure high data security. SOLUTION: The storage system includes a storage 10 having a plurality of storage areas 11 given access restrictions individually and a removable media type backup device 30. When the data in a certain storage area 11 are backed up, the data are ciphered with a key given uniquely to the storage area 11 and the ciphered data are stored in specified removable media set in a backup device through SAN 50. When the data in the certain storage area 11 are reloaded, the removable media are set in the backup device, the ciphered data stored in the media are transmitted to the storage 10 through the SAN 50, deciphered with the key given to the storage area 11, and stored into the storage area 11.



#### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-351747

(P2002-351747A)

(43)公開日 平成14年12月6日(2002.12.6)

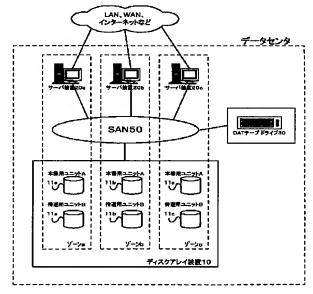
(51) Int.Cl. <sup>7</sup>	識別記号	FΙ	テーマコード(参考)	
G06F 12/1	3 1 0	G06F 12/16	310M 5B017	
3/0	3 0 4	3/06	304F 5B018	
12/0	5 3 1	12/00	531M 5B065	
	5 3 7		537H 5B082	
12/1	3 2 0	12/14	320B	
		審查請求 未	請求 請求項の数5 OL (全 7 頁)	
(21)出願番号	特願2001-163202(P2001-163202)	(71)出顧人 000	000005108	
		株式会社日立製作所		
(22)出願日	平成13年5月30日(2001.5.30)	東京都千代田区神田駿河台四丁目 6 番地 (72)発明者 鈴木 啓悦 神奈川県小田原市中里322番地 2 号 株式		
		会社	吐日立製作所SANソリューション事業	
		部	勺	
		(72)発明者 田崎	路 巌	
		神奈川県小田原市中里322番地2号 株式		
		会社	<b>牡日立製作所SANソリューション事業</b>	
		部	勺	
		(74)代理人 100	0071283	
		弁理	理士 一色健輔 (外5名)	
			最終質に続く	

(54) 【発明の名称】 ストレージシステムにおけるストレージ内データのバックアップ管理方法およびこの管理方法を 実施する手段を備えたストレージシステム

#### (57)【要約】

【課題】 高いデータセキュリティを確保することができる、ストレージシステムにおけるストレージ内データのバックアップ管理方法を提供する。

【解決手段】 個別にアクセス制限が施された複数の記憶エリア11を有するストレージ10とリムーバブルメディア方式のバックアップ装置30とを含むストレージシステムにおいて、ある記憶エリア11のデータのバックアップに際してはその記憶エリア11に固有に付与したキーにより暗号化してその暗号化データをバックアップ装置にセットされている所定のリムーバブルメディアにSAN50を通じて格納し、ある記憶エリア11のデータの復旧に際しては該当のリムーバブルメディアをバックアップ装置にセットしてこれに格納されている暗号化データをSAN50を通じてストレージ10に伝送しこれを前記記憶エリア11に付与されたキーにより復号化して前記記憶エリア11に格納する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 個別にアクセス制限が施された複数の記憶エリアを有するストレージとこのストレージにアクセスするサーバ装置とリムーバブルメディア方式のバックアップ装置とが所定の通信手段によりネットワーク接続されているストレージシステムにおけるストレージ内データのバックアップ管理方法であって、

1

前記記憶エリアのうちのある記憶エリアAのデータのバックアップに際しては記憶エリアAのデータを記憶エリアAに固有に付与したキーにより暗号化した暗号化デー 10 タを前記通信ネットワークを通じて前記バックアップ装置にセットされている所定のリムーバブルメディアに格納し、

記憶エリアAのデータの復旧に際しては該当のリムーバブルメディアを前記バックアップ装置にセットしてこれに格納されている暗号化データを前記通信ネットワークを通じて前記ストレージに伝送し、これを記憶エリアAに付与された前記キーにより復号化して記憶エリアAに格納することを特徴とする。

【請求項2】 請求項1に記載のストレージシステムに 20 おけるストレージ内データのバックアップ管理方法であって、

前記所定の通信手段がSANであり、

前記記憶エリアが一台もしくは複数台のハードディスク ユニットにより提供され、

前記ハードディスクユニットのうちのあるハードディスクユニットAのデータをそのハードディスクユニットに固有に付与したキーにより暗号化してこの暗号化データをハードディスクユニットAとは別の前記ハードディスクユニットに記憶管理し、

ハードディスクユニットAのデータのバックアップに際しては前記暗号化データを前記SANを通じて前記バックアップ装置にセットされている所定のリムーバブルメディアに格納し、

ハードディスクユニットAのデータの復旧に際しては該当のリムーバブルメディアを前記バックアップ装置にセットしてこれに格納されている暗号化データを前記SANを通じて前記ストレージに伝送しこれをハードディスクユニットAに付与された前記キーにより復号化してハードディスクユニットAに格納するようにすることを特徴とする。

【請求項3】 請求項2に記載のストレージシステムにおけるストレージ内データのバックアップ管理方法であって、前記アクセス制限が前記SANのゾーニング機能もしくはマスキング機能により設定されたものであることを特徴とする。

【請求項4】 請求項2に記載のストレージシステムにおけるストレージ内データのバックアップ管理方法であって、前記暗号化データを前記ハードディスクユニットAに格納されているデータの変更に応じてリアルタイム 50

に生成し、前記暗号化データを前記ハードディスクユニット A とは別の前記ハードディスクユニットに同時並行的に記憶管理することを特徴とする。

【請求項5】 請求項 $1 \sim 4$ のいずれかに記載のバックアップ管理方法を実施する手段を備えたストレージシステム。

### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ストレージシステムにおけるストレージ内データのバックアップ管理方法に関し、とくにリムーバブルメディア方式のバックアップ装置を利用してストレージ内データを集中的にバックアップ管理する際におけるデータセキュリティを確保するための技術に関する。

[0002]

30

【従来の技術】ASP市場の拡大、企業システムのアウトソーシング指向に伴い、データセンタの需要が増大している。典型的なデータセンタにおけるストレージシステムの概略構成を図6に示す。ディスクアレイ装置などのストレージ10と、LANやWAN、インターネットなどを通じてデータセンタ外の機器に接続しこれらとストレージ10との間に介在するサーバ装置20a,20b,20cと、ストレージ10内のデータをバックアップするバックアップ装置30(DATテープドライブ)とがSAN(Storage Area Network)50により接続されている。

【0003】ところで、データセンタにおいては、データの一括管理によるスケーラブルメリットを最大限に生かすため、一台のストレージ10に異なるシステムや異なるユーザのデータを混在させて運用管理するのが一般的である。そのため、データセンタでは、通常、ストレージ10内に実装されたハードディスクユニットなどの各記憶資源について、ゾーニングやマスキングなどの機能を用いてシステムごと或いはユーザコンピュータごとのアクセス制限を施すことで、データセキュリティの確保を図っている。

【0004】一方、データセンタではディスククラッシュなどのトラブルに対する危機管理も重要であり、通常、データセンタではSAN50の特徴を生かしたLANフリー・バックアップやサーバ・フリー・バックアップといった手法を用いてSAN50に接続されたバックアップ装置30により集中的なバックアップ管理を行っている。なお、前記のバックアップ装置30としては、ビット単価の比較的安価なDATテープドライブなどのリムーバブルメディア方式のものが採用されることが多く、バックアップ装置30にはリムーバブルメディアの脱着を行うためのオペレータが配置されるのが普通である。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】ところで、前記のリム

10

ーバブルメディアの脱着に際しては、オペレータには細 心の注意が要求される。何故なら、万が一、指定された メディアと異なるメディアを間違えてバックアップ装置 30にセットしてしまった場合には、あるシステムやユ ーザ用にアクセス制限された記憶資源に他のシステムや ユーザのデータが格納されてしまうこととなり、データ センタの信用にかかわる重大な事故につながるおそれが あるからである。

【0006】しかしながら、オペレータも人間であるか らこのような人為的なミスを完全に防ぐことは難しく、 従って、このような事故を未然に防ぐ仕組みを設けるこ とがデータセンタの運用上好ましい。

【0007】本発明はこのような観点からなされたもの であって、高いデータセキュリティを確保することがで きる、ストレージシステムにおけるストレージ内データ のバックアップ管理方法およびこの管理方法を実施する 手段を備えたストレージシステムを提供することを目的 とする。

#### [0008]

【課題を解決するための手段】この目的を達成するため の、本発明の主たる発明は、個別にアクセス制限が施さ れた複数の記憶エリアを有するストレージとこのストレ ージにアクセスするサーバ装置とリムーバブルメディア 方式のバックアップ装置とが所定の通信手段によりネッ トワーク接続されているストレージシステムにおけるス トレージ内データのバックアップ管理方法であって、前 記記憶エリアのうちのある記憶エリアAのデータのバッ クアップに際しては記憶エリアAのデータを記憶エリア Aに固有に付与したキーにより暗号化した暗号化データ を前記通信ネットワークを通じて前記バックアップ装置 にセットされている所定のリムーバブルメディアに格納 し、記憶エリアAのデータの復旧に際しては該当のリム ーバブルメディアを前記バックアップ装置にセットして これに格納されている暗号化データを前記通信ネットワ ークを通じて前記ストレージに伝送し、これを記憶エリ アAに付与された前記キーにより復号化して記憶エリア Aに格納するようにしたものである。

#### [0009]

【発明の実施の形態】図1に本発明の一実施例として説 明する、データセンタに設置されたストレージシステム の概略構成を示している。ファイバチャネルストレージ として機能するディスクアレイ装置10と、LANやW ANもしくはインターネットなどの外部ネットワークを 介してこのデータセンタの利用者である企業などのコン ピュータに接続しこれらとディスクアレイ装置10との 間に介在するサーバ装置20と、DATテープドライブ 30とが、ファイバチャネルスイッチやファイバチャネ ルブリッジなどのネットワークデバイスで構成されたS AN50に接続され、ストレージシステムを構成してい る。

【0010】図2はディスクアレイ装置10の概略構成 である。複数台のハードディスクユニット11が実装さ れ、これら制御するドライブ制御部12、SAN50と の間の接続を制御するチャネル制御部13、共用メモリ 14やキャッシュメモリ15、ディスクアレイ装置10 内の各種制御や稼働状況監視、障害検知および各種情報 管理(例えば、実装されているハードディスクユニット 11の物理シリンダ数やアクセス頻度などの管理)など を行うサービスプロセッサ16などを備えている。

【0011】ハードディスクユニット11には、ファイ バチャネルスイッチおよびディスクアレイ装置などが備 えるゾーニングやマスキングなどの機能によってアクセ ス制限が施されている。例えば、図1の場合では、ハー ドディスクユニット11a、11b、11cにそれぞれ 個別にアクセス制限(ゾーンa、b、c)が施され、ハ ードディスクユニット11a、11b、11cはそれぞ れ独立した記憶エリアを構成しており、例えば、サーバ 装置20 a はゾーン a のハードディスクユニット11 a にはアクセスできるが、ゾーンbのハードディスクユニ ット11bやゾーンcのハードディスクユニット11c にはアクセスすることはできない。

【0012】ディスクアレイ装置10のハードディスク ユニット11の一部は、サーバ装置20aからの直接的 な読み出しや書き込みが可能な本番用ユニットAに割り 当てられ、また、他の一部は本番用ユニットAのバック アップデータを格納するための待避用ユニットBに割り 当てられている。各本番用ユニットAと待避用ユニット Bとの対応づけは、システム管理者などがディスクアレ イ装置10の管理端末などから手動で設定する方法、サ ービスプロセッサ16が、例えば、各ハードディスクユ ニット11が実装されているスロットの位置を自動認識 して設定する方法などの各種の方法により設定される。 ディスクアレイ装置10は、この本番用ユニットAと待 避用ユニットBとの対応付けを、各ハードディスクユニ ット11に付与された固有のユニット IDにより図3に 示す管理テーブルに記憶管理している。

【0013】待避用ユニットBに格納されるバックアッ プデータは、本番用ユニットAのデータそのものでな く、これを暗号化したものである。ディスクアレイ装置 10は、各本番用ユニットAのデータをリアルタイムに 暗号化し、各本番用ユニットAに対応づけられている待 避用ユニットBにリアルタイムに格納する。これにより 待避用ユニットBには、本番用ユニットAのデータの暗 号化データが同時並行的に記憶管理される。

【0014】暗号化は、各本番用ユニットAとこれに対 応づけられた待避用ユニットBのペアごとに固有に設定 されたキーを用いて行われる。キーは、ディスクアレイ 装置10により自動的に生成される場合、システム管理 者などにより手動で設定される場合など、様々な方法で 50 設定される。キーは、本番用ユニットAと待避用ユニッ

5

トBの組み合わせに対応づけて前記管理テーブルに記憶 管理される。

【0015】ところで、この実施例で説明するストレージシステムでは、本番用ユニットAのデータのバックアップに際し本番用ユニットAのデータをそのままバックアップするのではなく、これに対応づけられている待避用ユニットBに格納されている暗号化データの方をバックアップするようにしている。これはバックアップに関する一連の処理が本番用ユニットAに与える負荷を極力抑え、本番用ユニットAを利用している各種システムや10ユーザへの影響を減らすためである。

【0016】バックアップはつぎの手順で行われる。まず、ディスクアレイ装置10は、SAN50を通じてDATテープドライブ30にDATテープのセット指示を送信する。これによりDATテープドライブ30は、付属の管理用ディスプレイにDATテープをセットするよう表示する。ここでこの指示には、バックアップ対象となる本番用ユニットAを特定するユニットIDが含まれ、管理用ディスプレイには前記セット指示に付帯してユニットIDも表示される。オペレータは、これらの表20示を確認すると、該当の本番用ユニットA用に用意されたDATテープを管理ラックから探し出してDATテープドライブ30にセットする。

【0017】つぎに、DATテープが正常にセットされると、その旨がSAN50を通じてディスクアレイ装置10に通知され、バックアップ対象となる本番用ユニットAに対応する待避用ユニットBに格納されている暗号化データが、SAN50通じてディスクアレイ装置10からDATテープドライブ30に伝送されて、前記DATテープに前記暗号化データが格納される。暗号化データのDATテープへの格納が完了すると、管理用ディスプレイにその旨が表示される。これを見たオペレータはDATテープをDATテープドライブ30から取り外し、そのDATテープを管理用ラックの所定位置に収納する。

【0018】一方、DATテープにバックアップされた暗号化データは、例えば、ディスククラッシュなどにより本番用ユニットAのデータが紛失等した場合のデータの復旧処理に利用される。つぎに、この復旧処理の手順を図4に示すフローチャートとともに説明する。

【0019】ディスクアレイ装置10は、ある本番用ユニットAに何らかの異常が発生し、DATテープにバックアップされた暗号化データを利用する必要があると判断すると、DATテープドライブ30にその本番用ユニットAに対応する暗号化データ(すなわち、この本番用ユニットAに対応する待避用ユニットBからバックアップした暗号化データ)が格納されているDATテープのセット指示を、SAN50を通じて送信する(110)。DATテープドライブ30は、このセット指示を受信すると、その旨およびこのセット要求通知に付帯す

る前記本番用ユニット A のユニット I Dを、管理用ディスプレイに表示する(120)。オペレータは、このセット指示を確認すると、該当の D A T テープを管理ラックから探し出し、そのテープを D A T テープドライブにセットする(130)。

【0020】DATテープが正常にセットされると、つぎに、その旨がSAN50を通じてディスクアレイ装置10に通知され、DATテープドライブ30にセットされているDATテープに格納されている暗号化データが、ディスクアレイ装置10に伝送される。ディスクアレイ装置10は、伝送されてきた暗号化データを、前記本番用ユニットAに対応づけられている待避用ユニットBに格納する(140)。

【0021】以上により暗号化データが待避用ユニットBに格納されると、つぎに、ディスクアレイ装置10は管理テーブルを参照し、前記本番用ユニットAに対応づけられているキーにより待避用ユニットBに記憶されている暗号化データの復号化を試みる(150)。ここでこのキーが待避用ユニットBに格納されている暗号化データの暗号化の際に使用したキーと一致する場合には、正常に復号化が行われ、ディスクアレイ装置10は復号化されたデータを前記本番用ユニットAに格納し、これにより前記本番用ユニットAのデータ復旧処理が無事完了する(160)。

【0022】他方、キーが不一致の場合には、復号化を行うことができず、この場合、ディスクアレイ装置10は、当該装置10の管理端末のディスプレイなどにその旨を通知するエラーメッセージを表示する(170)。そして、これを見て復号化ができなかったことを知ったシステム管理者は、DATテープの掛け間違えたかどうかをオペレータに確認し、掛け間違えであった場合には、オペレータに正しいDATテープをDATテープドライブ30にセットし直してもらうなどの対応を講じることとなる。

【0023】以上に説明したように、本発明によれば、 万が一、オペレータがDATテープを掛け間違えてセットしても、あるシステムやユーザにアクセスが許可されたハードディスクユニットに他のシステムやユーザの暗号化データが格納されてもキーが一致しない以上その暗40号化データが復号化されることはなく、高いデータセキュリティが確保されることになる。また、万が一、DATテープが盗まれても、キーが知られない以上、元のデータを復元することはできず、この点でもデータセキュリティが確保されることになる。

【0024】ところで、以上の実施例は、待避用ユニットBに格納されている暗号化データをバックアップする 構成であったが、例えば、本番用ユニットAのデータを ディスクアレイ装置10が直接暗号化し、この暗号化デ ータを直接SAN50を通じてDATテープドライブ3 500に伝送してリムーバブルメディアにバックアップし、

\*に関わらず適用することができる。

データ復旧時には該当のDATテープに格納されている 暗号化データをDATテープドライブからSAN50通 じてディスクアレイ装置10に伝送して復号化する、と いった構成も考えられる。なお、この方式を採用した場 合には、図1に示すように各ゾーンに必ずしも複数のハ ードディスクユニットが含まれている必要はなく、一つ のゾーンに一台のハードディスクユニットしか含まれな くてもよいことになる。

【0025】アクセス制限は必ずしも前述の実施例で説 明したようにハードディスクユニット単位に設定する必 10 要はなく、例えば、1台のハードディスクユニットの記 憶エリアを分割し、分割された記憶エリアごとに異なる アクセス制限を施す、といったアクセス制限の仕方も考

【0026】本番用ユニットAと待避用ユニットBとは 前述の実施例のように1:1に対応づけられていてもよ いし、1:nに対応づけられていてもよい。

【0027】ストレージは、ディスクアレイ装置である 場合に限られず、磁気ディスクシステムや光磁気ディス ク装置(共に充分な容量のキャッシュやバッファを備え たもの) などでもよい。

【0028】バックアップ装置は、前述したDATテー プドライブ以外に、例えば、カセットテープ、8 mmテ ープ、9トラック・オープン・テープ、3490/34 90Eカートリッジ・テープ、DLT/SDLTテー プ、AITテープ、TRAVANミニカートリッジ・テ ープ、DTFカートリッジ・テープ、LTOカートリッ ジ・テープ、ZIP、CD-R、DVD-RAM、DV D-R、MO、フロッピー(登録商標)ディスクなどの メディアを用いるものであってもよい。

【0029】また、一般にストレージに実装されるハー ドディスクユニット11は、RAIDを構成しているこ とが多いが、本発明はRAIDを構成しているかどうか\*

【0030】キーは、前述の実施例のように暗号化と復 号化の双方に同一のキーを設定してもよいし、暗号化キ ーと復号化キーとを別個に設定してもよい。なお、この 場合、暗号化キーと復号化キーは、例えば、図5に示す ような形態で管理テーブルに管理されることになる。

【0031】また、以上の説明では秘密鍵方式を前提と するものであるが、公開鍵暗号化方式を採用することも 考えられる。

### [0032]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 高いデータセキュリティを確保しつつ、ストレージシス テムにおけるストレージ内データのバックアップ管理を 行うことが可能である。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例による、データセンタに設置 されたストレージシステムの概略構成を示す図である。

【図2】本発明の一実施例によるディスクアレイ装置の 概略構成を示す図である。

【図3】本発明の一実施例による管理テーブルの一例を 示す図である。

【図4】本発明の一実施例による、本番用ユニットのデ ータの復旧処理を説明するフローチャートである。

【図5】本発明の一実施例による管理テーブルの一例を 示す図である。

【図6】従来のデータセンタにおけるストレージシステ ムの概略構成を示す図である。

## 【符号の説明】

10 ディスクアレイ装置

11 ハードディスクユニット

20a, 20b, 20c サーバ装置

30 バックアップ装置(DATテープドライブ)

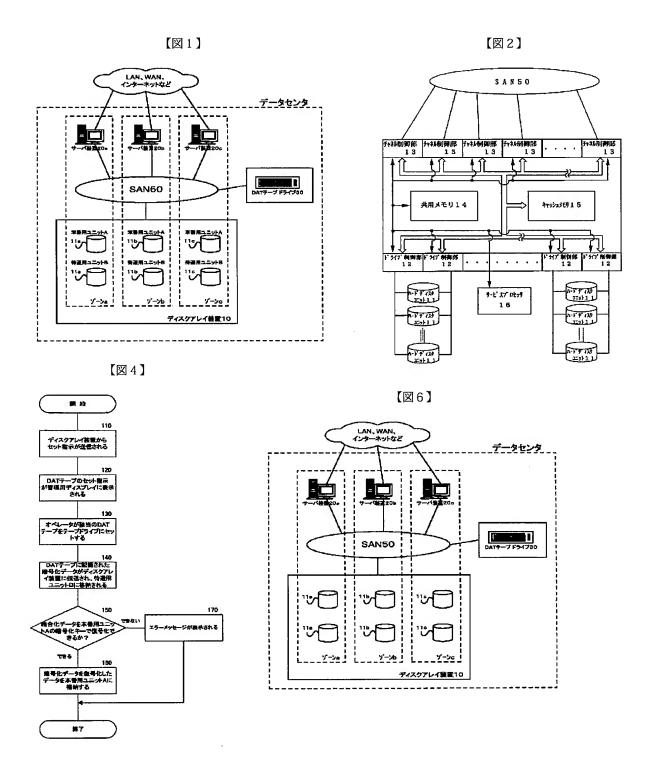
50 SAN

【図3】

本番用ディスク	侍避用ディスクの	
のユニットID	ユニットID	暗号化キー
500	600	XXXYYYZZZ
114	116	xxxzzzyyy
118	120	wwwsskkk
•	•	•
1 •	•	
		•

【図5】

	待避用ディスクの ユニットID	暗号化キー	復号化キー
500	600	XXXYYYZZZ	ssskkkjij
114	116	XXXZZZZYYY	pppqqquuu
118	120	wwwesskkk	yyyrrdii
	•	•	•
	•		
			•
	l		<u> </u>



# フロントページの続き

F ターム(参考) 5B017 AA03 BA07 CA07

5B018 GA04 GA10 HA04 KA03 MA12 5B065 BA01 BA07 CA19 CE22 EA12 EA35 PA16 ZA15

5B082 DE04 DE07 GA11 HA05